× 坐

Digital Picture Processing

AZRIEL ROSENFELD

Computer Science Center University of Maryland College Park, Maryland

AVINASH C. KAK

School of Electrical Engineering West Lafayette, Indiana

Japanese translation rights arranged with Academic Copyright @1976, by Academic Press, Inc. Press, Inc. through John Weatherhill, Inc.

なり、著作権法違反となりますので、その場合 複製(コピー)することは,法律で認められた場 合を除き, 著作者および出版者の権利の侵害と 本書の内容の一部あるいは全部を無断で複写 は予め小社あて許諾を求めて下さい。

計算機による画像情報の処理についての最初の論文が出てか、ら、もう約20年 になる。それ以来今日まで、この分野は急速に発展してきており、英語による論 りの数の基本的な画像処理技術が開発されてきた。この本は、このような技術的 れる.これらの論文の多くは応用に関するものであるが,今日に至るまでにかな 女だけを数えても,(この分野で)年間 500 以上の論文が発表されていると推定さ 観点から画像処理の分野を取り扱う.

処理(Academic Press, 1969年; 日本語訳, 共立出版, 1971年; ロシヤ語訳, Mir 出版,1972年)にとってかわるものである. この本では画像のディジタル化, 圧 この本は著者の1人(A. Rosenfeld)が前に出した本:電子計算機による 画像 の解析,たとえば物体までの距離を測るための立体視技術や距離計技術,あるい および準備としての第2章は A. C. Kak が書いた. 一方, この本では光 学 的(お よび他のアナログ的)処理方法については取り扱わなかった。また、3次元風景 は射影幾何の応用などに特有の問題も扱わなかった。さらに、計算機で合成され た画像の処理についても書いていない。 これはコンピュータ・グラフィックス の 縮,および復元についてより徹底した取扱いをした。その部分(第4,5,7章), 主要問題である

この本のある部分,とくに第4,5,7章にはある程度の数学的基礎が 必要 であ 『の部分をもうけ,本として比較的自立性を保つことに意を用いた。この本が電 気工学と計算機科学の両分野の学生に使われるためには、そうすることが必要で る.とくに基礎として知っていることが望ましい分 野 は,線形システム理論(変 **換技術を含む)と確率論(確率変数,確率過程)である.これらの分野に対する 入** あると感じた。 この本は学部高学年か修士課程の画像処理の1ないし2学期分として適当であ ろう、この本は多くの内容を含んでいるので、その中からいくつかの主題を選ん

第9章 ディジタル幾何学 352

このときゅうは、 とする

ゆ5の4つの平行移動したものは,

その結果 OR φg^U は,

これと ps との AND は

であり、これがまさしく qs, である。

演習 12. Sの点 (i,j) は,S中に近傍を持たないとき孤立(isolated) しているとい **与えられたSの孤立点を見つける逐次型および並列型のアルゴリズムを記述せよ**、 S' だけが与えられたとき S を作成するのは、一般には不可能である。 な 1, S' 1.

のとき、Sが次のいずれであるか区別できる方法はない。

または

しかしながら, S'の点のどの近傍がS中にあるかがわかっていれば, S を"埋め 込む(fill in)"のは容易になる(9.1.2 節参照).

次の節では、与えられた S の境界の"追跡(follow)"のしかたを述べる。これ を用いると,境界のチェイン符号の作成が容易になる.またこの方法は,境界点 がきわめて少ないときは,単純な境界発見の走査法よりもはるかに計算コストを 少なく済ますことができる。

9.1.2 境界追跡

CをSの成分,Dを \overline{S} の成分とする.Dの点に隣接するCの点の集合をCの また 4-あるいは 8-隣接性のいずれを使うかによって、いく通りかの定義が可能 である. 以下では, Cを8-成分, Dを4-成分とし, 4-隣接性を用いることを仮 D-境界と表現する. これには, C,Dが 4-あるいは 8-成分の いずれであるか, 定しよう. 他の場合に関しては演習14を見よ. 簡単な例として, Cが

た。 Dがこの背景のとき,この D-境界は

いるる. 一方, DかCの孔のとき, D-境界は

第9章 ディジタル幾何学 354

である・(8-隣接性を用いるなら,

となる。)2つの異なったD-境界が共通の点を持ち得ることに注意せよ。たとえ

演習 13. Cの与えられた点は,何通りの異なる D-境界上の点と成り得るか.

のとき2つの D-境界は全く同じとなる.

C の D-境界の点をすべて見つけるアルゴリズムを述べよう。 初めに 1 対の隣 接点, C中のcとD中のdが与えられているとする。まず, Cが唯一の孤立点を 界であり,これで終りである.そうでないとき,このアルゴリズム——BF (border ないかをチェックする. C が唯一の点。しか特たないなら,この点が C の D-境 following) と呼ぼう――は次のように進む.

(1) c, d の値をそれぞれ3,2 に変更する.

(2) cの8-近傍を(たとえば)時計回りにたどり, dで始まり 1,3,4のいずれが 最初のもので終わる系列を, e,,…, e, と示す.

(a) あるh < k に対して,c=3, $a_0=4$, $a_0=2$ なら,この3を4に,2を0図 変更し, 停止する.

(b) これ以外のとき, cの値を(1であったなら)4に変更する. 新たにの c, e_{k-1} を d として, ステップ(2) へ戻る.

BF が停止したとき,4がCのD-境界の点となる

以下はBFの動作の例である。Cを

表 1 に,BF のステップ (2) における一連の状態を示す.ここでは,現在のc に とする. ここで, 最初の c は下線つきで, 最初の d の位置は星印で表されている. は下線をつけ, e1 は星印で, e2.…,ek-1 は u, v, …で表し, e4 には ′ をつけて ある・最後の状態では、 $c=3,\ e_3=2,\ e_5=4$ であるので,この3を4に,2を0に変更して停止する。

別の例として次のパターンを考えよう。

来一

•
φ.
4 2
. 7

連続的な段階を表2に示す。BFは第3の状態では停止しない。c=3であっても 2が6の中に現れないからである。第4の状態では、6。=2でも c≠3であるから 停止しない.しかし,第5の状態では,c=3,e_=2 であるから停止する.

	ī									
ڔ	4	. *	77	4						
ゾーダ*ヽ	,	y 41	a	3	.wl	4			ś	
ί.	,	9 X	*	7	*			9"		
ステップ(2) への入力	4	-		'n						
ン・タシン	1,	-		s H	41 x	z y		4	*	2
*	3 .	<u>دا</u> ــ		77	*	ň	1		(C)	1,
	3 5	7				7			7	
ステップ(2) への入力	1			7				က		,

演習 14. C が 4-連結,D が 8-連結であり,やはり 4-隣接性を用いる場合に対する修 ずれかを持つ最初の 4-近傍とせよ. 4-1 がこれらの値のいずれをも持たないときは,42数 E版アルゴリズム BF を定義せよ. (ヒント:ステップ (2) において,ぬを値 1, 3, 4のに fたな。に, e,-,を新たな d とせよ.) 他の連結性と隣接性を用いるとどうなるか. C の D-境界の連続した2点から始め、同じ順に連続なこの2点を再び見つけ たとき停止するやり方での修正版アルゴリズム BF を定義せよ 演習 15.

演習 16. Cを4-連結8成分(すなわち, Cは4-連結で, かつ S-Cのどの点も Cに8 **隣接していない)とする. CLDの1対の4-隣接点をそれぞれも, 5.とし, 5.を次のよ** に帰納的に定義する. b_{k-1} が S 中にあれば左に曲がり, 5 中にあれば右に曲がる. (もっ 圧確には, b.-1 から b. への方向を b. として, S 中に b.-1 があれば b.= b.-1 +90°, b.-1 が 中にあれば bc=bc-1-90°とする.) このとき系列 b,,b,,… 中の1は, C 中の D-境界の試

357 **すべて含む. C が 4-連結でないなら, これは成り立たないことを示せ. (ヒント: C を 1¹ と**

演習 17. (の.d.) をそれぞれて,D中の1対の隣接点とする. ここで C は 4- 連結, D は 8-連結であり, 4-隣接性を用いる. e,, f は, c, d. と 2×2の正方形を作る 1 対の点で, a を a = 0 のとき $c_{i+1} = c_i$, $d_{i+1} = e_i$; $e_i = 1$ かつ $f_i = 0$ のとき $c_{i+1} = e_i$, $d_{i+1} = f_i$; $e_i = f_i = 1$ のとき て, CとDの"裂け目(crack)"をたどる.別の循類の連結性に対して同様な手続きを定義 向かって左にとるとき手前側にあり, aはaと隣接, fi はdiと隣接しているものとする. c_{t+1} $= f_t$ d_{t+1} $= d_t$ とせよ: この手続きは,Cの "壁を左側に見ながら",Cの D-境界に沿っ

BF アルゴリズムを用いて, 与えられた図形サブセット S のすべての境界点を 見つける検出・追跡法を定義できる。

- (1) 0のすぐ右か,列の左端に1か2が見つかるまで,図形をTVラスタ式に 走査する.この点(i,j)は,まだ追跡されてない境界(D-境界としよう)上のSの 境界点のはずである.
- (2) BF を用いて D-境界を追跡し、次のようにマークをつける。
- (a) 左側の近傍としてDの点を持つとき,1または2を3に変える.
 - 左側の近傍として D の点を持たないとき, 1を2に変える. (P)
 - (c) 3は変化させずにおく.
- と (3) BF が終ったとき, (i,j) に戻っていて走査を続けることができる. 走査が終わったとき,S のすべての境界点は2か3のマークがついている.

だけでなく1のすべての近傍をチェックしなければならない、そうしないと,境 2つの異なったマーク (2と3)を使わないのなら, ステップ(1)で左側の近傍 界点をいくつか見逃してしまう. たとえば, S を

とすると,S は背景領域B と1点からなる孔H で構成される,まずS を左上の そして,この1は左側に0を持たないから,決して発見されない。一方,2と3 **だけはマークをつけない (これは B-境界上にはない唯一の H-境界の点である).** 角からとりかかる. B-境界をたどって3マークをつけるなら, の両方を使うと, B-境界追跡の後,